Searching PAJ 1/1 ページ

# PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11)Publication number :

10-150470

(43)Date of publication of application: 02.06.1998

(51)Int.Cl.

H04L 12/56 G06F 13/00

(21)Application number : 09-302074 (22)Date of filing:

04.11.1997

(71)Applicant : AT & T CORP

(72)Inventor: ANTONIO DESHIMON SANDEEP SIBALE

DAVID HILTON SHAH

(30)Priority

Priority number : 96 744232

Priority date: 05.11.1996

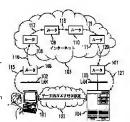
Priority country: US

## (54) METHOD FOR TRANSFERRING CONNECTION MANAGEMENT INFORMATION IN REQUEST AND RESPONSE OF WORLD WIDE WEB

(57)Abstract:

PROBLEM TO BE SOLVED: To reduce the delay and loss of a packet due to transmission through many routers on internet.

SOLUTION: Connection management information is transferred between a client 101 and a server 104 by a message included in an additional header area of an HTTP protocol header, by which a direct connection is constructed between the client 101 and the server 104 along a substitutive route. QoS(quality of service) larger than that in the internet 103 is obtained by the direct connection. Address information of a sub-network 122 including kinds of the sub- network 122 and alternate internet protocol address are included in the connection management information.



# (19)日本国特許庁 (JP) (12) 公開特許公報(A)

## (11)特許出願公開番号

# 特開平10-150470

(43)公開日 平成10年(1998)6月2日

(51) Int.Cl. <sup>c</sup>	識別記号	FI

HO4L 11/20 H 0 4 L 12/56 102D G06F 13/00 G06F 13/00 351 351A

## 審査請求 未請求 請求項の数19 OL (全 8 頁)

(21)出願番号 特願平9-302074 (71) 出頭人 390035493

(22)出願日 平成9年(1997)11月4日

(31)優先権主張番号 08/744, 232 (32)優先日 1996年11月5日

(33)優先権主張国 米国 (US) エイ・ティ・アンド・ティ・コーポレーシ

ョン AT&T CORP.

アメリカ合衆国 10013-2412 ニューヨ ーク ニューヨーク アヴェニュー オブ

ジ アメリカズ 32

(72) 発明者 アントニオ デシモン

アメリカ合衆国 ニュージャージー州 オ ーシャン メイプル アベニュー 1313

(74)代理人 弁理士 吉田 研二 (外2名)

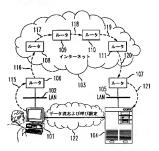
最終頁に続く

#### (54) [発明の名称] ワールドワイドウェブの要求と応答における接続管理情報の転送方法

# (57) 【要約】

送に起因するパケットの遅延および損失を低減する。 【解決手段】 HTTPプロトコルヘッダの付加ヘッダ 領域に含まれたメッセージにより、クライアント101 とサーバ104間で接続管理情報が転送され、これによ り代替経路沿いにクライアント101とサーバ104間 の直接接続が構築される。この直接接続によってインタ ーネット103における以上のOoSが得られる。接続 管理情報には、サブネットワーク122の種類を含むサ ブネットワーク122のアドレス情報および交互インタ ーネットプロトコルアドレスが含まれる。

【課題】 インターネット上の多数のルータを通した伝



【特許請求の範囲】

【請求項1】 接続管理情報の転送方法が、

第一の終端ホストと第二の終端ホスト間で少なくともひ とつの付加ヘッダ領域を伝送することを含み、該領域は 前記第二の終端ホストと先決の1ホストとのサブネット ワーク上での直接接続を可能にする情報を含むものであ ることを特徴とする接続管理情報の転送方法。

【請求項2】 前記第二の終端ホストと先決の1ホスト との前記サブネットワーク上での直接接続を可能にする 情報が前記先決のホストのサプネットワーク上のアドレ 10 スを含むことを特徴とする請求項1の方法。

【請求項3】 前記先決のホストが前記第一のホストで あることを特徴とする請求項2の方法。

【請求項4】 前記先決のホストが前記第一のホストの 代理 (proxy)であることを特徴とする請求項2の方法。 【請求項5】 前記第一、第二のホストのサブネットワ 一ク上の直接接続を可能にする情報が該直接接続におけ るサービス品質(OoS)を特定する情報を含むことを 特徴とする請求項2の方法。

ーク上の直接接続を可能にする情報がサブネットワーク の種類を含むことを特徴とする請求項1の方法。

【請求項7】 前記付加ヘッダ領域がHTTPヘッダで

あることを特徴とする請求項1の方法。 【請求項8】 データ網に接続されたサーバからの情報

転送方法が、 制御管理情報を含む少なくともひとつの付加ヘッダ領域 をデータ網上においてサーバで受信することを含み、該 制御管理情報は先決の1ホストのサブネットワーク上の アドレスを含むものであり、また、

前記少なくともひとつの付加ヘッダ領域中の前記受信し たサブネットワーク上のアドレスを用いて、前記サーバ と先決のホスト間にサブネットワーク上の直接接続を構 築することを含むことを特徴とする情報転送方法。

【請求項9】 前記先決のホストがクライアントである ことを特徴とする請求項8の方法。

【請求項10】 前記先決のホストがクライアントのプ ロキシであることを特徴とする請求項8の方法。

【請求項11】 前記制御管理情報が前記サプネットワ ークが属するネットワークの種類をも含むことを特徴と する請求項8の方法。

【請求項12】 前記制御管理情報が前記サプネットワ 一ク上の直接接続におけるサービス品質を特定する情報 をも含むことを特徴とする請求項8の方法。

【請求項13】 前記少なくともひとつの付加ヘッダ領 域がHTTPへッダであることを特徴とする請求項8の

【請求項14】 データ網に接続されたサーバからの情 郷転送方法が.

を先決の1ホストにおいて前記データ網上でサーバから 受信することを含み、該制御管理情報は前記サーバのサ プネットワーク上でのアドレスを含むものであり、ま

前記少なくともひとつの付加ヘッダ領域中の前記受信し たサーバのネットワーク上のアドレスを用いて、前記先 決のホストからサーバへの直接接続を前記サブネットワ 一ク上に構築することを特徴とする情報転送方法。

【請求項15】 前記サブネットワークの種類を示す制 御管理情報を含む少なくともひとつの付加ヘッダ領域 を、前記データ網上で前記先決のホストから前記サーバ で受信する過程をも含むことを特徴とする請求項14の 方法。

【請求項16】 前記先決のホストがクライアントであ ることを特徴とする請求項14の方法。

【請求項17】 前記先決のホストがクライアントのプ ロキシであることを特徴とする請求項14の方法。

【請求項18】 データ網上で複数のホストをまとめて プリッジする方法が、 制御管理情報を含む少なくとも 【請求項6】 前記第一、第二のホストのサプネットワ 20 ひとつの付加ヘッダ領域を前記複数のホストの各々から 前記データ網上の1プリッジで受信することを含み、該 各ホストからの制御管理情報は前記ホストのサブネット ワーク上でのアドレスを含むものであり、また、

前記各ホストから受信した同ホストのサプネットワーク 上のアドレスを用いて前記プリッジと複数のホストの各 々との間にサプネットワークトの直接接続を構築するこ とを含む、ことを特徴とするブリッジ方法。

【請求項19】 データ網上で複数のホストをひとつの プリッジでまとめてプリッジする方法が、

30 制御管理情報を含む少なくともひとつの付加ヘッダ領域 を前記複数のホストの各々にデータ網上から送信するこ とを含み、該制御管理情報は前記プリッジの前記サブネ ットワーク上のアドレスを含むものであり、また、

前記プリッジのサブネットワーク上のアドレスを用いて 前記複数のホストの各々と前記プリッジとの間に前記サ プネットワーク上の直接接続を構築することを含む、こ とを特徴とするブリッジ方法。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【発明の属する技術分野】本発明はデータ通信およびコ ンピュータネットワーキングに関する。

[00002]

【従来の技術】インターネットが相互接続網の数を増加 させつつ複雑化していくのに伴い、クライアント端末か らのパケット化された要求およびパケット化されたサー パの広答が通過する一終端間のルータ数も増加する。例 えば、一般にこれらパケットは18以上のルータを経由 して移動する。インターネットではサービス品質(Oo S) の保証が全くないため、ルータ通過時にパケットの 制御管理情報を含む少なくともひとつの付加ヘッダ領域 50 遅延や損失が生じることがある。この遅延等はパケット

が涌過するルータ数の増加と共に増加すると予想され る。サーバからクライアントに伝送されるパケットの流 れがリアルタイムのマルチメディア情報(音響、映像お よびデータ)を含む場合、受信されたパケット流が損失 または遅延したパケットを含む可能性がある。多くの場 合これらのパケット損失によって、クライアントが先に 要求したURLの内容を要求し直すことが必要になり、 内容全体の再送がサーバに要求される。このことは、例 えば伝送されたビデオクリップにおいて、ビデオテープ 全体を見直すことに等しい。このことは、サーバの情報 資源、網、およびクライアントにおけるユーザの時間の 浪費を招く。

【0003】 クライアントとサーバが同じ A T M細ある いはISDN細(例えば公衆交換あるいは私設ISDN 網) などの共通のサブネットワーク上に存在している環 境では、両終端のステーションが互いのアドレスを該共 通網に供給すれば、サーバからクライアントへの情報の 流れはルータを迂回することができ、その結果遅延およ クライアントとサーバがISDNドメイン中で互いのア ドレスを認知すれば、少なくともサーバからクライアン トへの情報の流れについてはインターネットとは対照的 にISDN網上に直接接続を構築することができる。し たがってサブネットワークの相互接続性を利用可能にす る上での基本は、一方の終端に他方の終端のサブネット ワークアドレスを提供することである。同アドレスは、 終端間の直接接続をサブネットワーク上に構築する上で 有用なものである。

#### [0004]

【発明が解決しようとする課題】このサプネットワーク アドレスを見いだす上でのもっとも一般的な方法は、特 定のアドレス変換サーバをインターネット網中に設置す ることである。クライアントとサーバはこのアドレス変 換器に問い合わせることでサブネットワークのアドレス を得ることができる。広範囲の相互接続性をクライアン トとサーバ間に得るには、莫大なインフラストラクチャ ーを要してこの変換網を設置する必要がある。さらに、 クライアントとサーバがインターネット中でこの変換サ 一バを利用できるようにするためには、クライアントと ホストサーバ両方の端末のソフトウェアを修正して、同 変換サーバへのアクセスにより交互にアドレス情報を得 られるようにする必要がある。

### [0005]

【課題を解決するための手段】本発明においては、HT TPプロトコルヘッダの付加ヘッダ領域に組み入れられ たメッセージによって接続管理情報がウェブのクライア ントとサーバ間で転送される。同HTTPプロトコルを 涌じてウェブのクライアントとサーバが相互に通信す る。HTTPメッセージ中のこの領域はクライアントと 50 図1に示すように、先ずLAN102に接続された第一

サーバの直接通信に使用される接続管理に関する情報を 伝達するものである。この直接通信は代替経路に沿って 行われ、同経路によりインターネット上で得られる以上 のOoSが得られる。

【0006】HTTPプロトコルヘッダの付加ヘッダ領 域に組み入れられた接続管理情報は、ATMアドレスや ISDNあるいはPOTS E, 164ナンバーなどの サブネットワーク上のアドレスを特定するアドレス情報 に加えて、非永続つまり交換式経路上での通信に使用さ を開始位置まで巻戻し、損失部を見つけるためにテープ 10 れる交互インターネットプロトコル (IP) アドレスを 含む。加えて、このアドレス情報は同アドレスを適用可 能なサブネットワークの種類を含む。後者の例として、 IEEE802のネットワークファミリー (イーサネッ トやトークンリングなど)、エミュレートされたLAN (ELAN)、ATM、ISDN、FR (フレームリレ 一) およびX、25パーチャル回路網がある。さらに、 ATMやFR網などのOoSの制御が可能なサブネット ワークでは、ヘッダ領域に伝送された接続管理情報がO o S情報を含むこともできる。同OoS情報として、要 び損失が生じる網要素を回避することができる。例えば 20 求される帯幅、最大パケット遅延、最大パケット遅延分 散、最大パケット損失、および適当なソケットの種類 (データグラム (UDP) やストリーム (TCP) な ど)がある。

> 【0007】接続管理情報を含むHTTPメッセージ中 の付加へッダは、サーバ、クライアントあるいはクライ アントに代わる中間システムによって挿入される。後者 はワールドワイドウェブ (WWW) 上でプロキシとされ るものである。最初はこのHTTPメッセージは、通信 終端節の直接通信ではなく多重ルータホップを用いて

(インターネットなどの) ルータ網上に配送される。次 にウェブでのクライアントまたはサーバの終端が該ヘッ ダに収納された付加アドレス情報を用いて他終端との声 接接続を構築し、この直接網接続上で(情報の配送など の) サービスを行なう。あるいは、他終端に提供される アドレス情報がプロキシや特定のルータノードなどの中 間システム(IS)についての情報であり、前記二終端 間の直接接続ではなく、基本終端のひとつが中間システ ムを伴うサブネットワーク上に直接接続を構築すること もできる。下位のサブネットワークがOoS情報に基づ いて動作する能力をもつときは、ヘッダに含まれた〇o

S情報をクライアントまたはクライアントの代理として 動作するプロキシのいずれかが使用することができる。 クライアントまたはプロキシ上を走るプログラムがOo S応答情報を解釈し、クライアントとサーバ間の(カッ トスルー(cut-through)として周知の)直接 接続が管理されるべきOoSの種類を指定する。

## [8000] 【発明の実施の形態】

# 実施の形態1

のホストのクライアント端末101がインターネット1 03を通じてLAN105に接続された第二のホストの サーバ104にHTTP要求を発信する。この要求はイ ンターネット外のルータ(106および107)とイン ターネット上のルータ(108、109、110および 111) を介し、一連のホップ115~121を通じて サーバ104に転送される。本発明によれば、このHT TP要求は接続管理情報を提供する領域を含む。特に、 このHTTPヘッダ領域はクライアント101のサブネ ットワークアドレスに加えてクライアント101が接続 10 ロキシ203は中間システム(1S)のサブネットワー されるサブネットワークの種類を含む。クライアントの ホストとサーバのホストが同じ種類の「論理」サブネッ トワークに設置されているとき(例えば両ホストが共に ISDNインターフェースを所有する、あるいは両者が 共通のATM相互組のメンバーであるとき)、このサブ ネットワークのアドレス情報を用いて両ホスト間に直接 接続を構築することができる。

【0009】サーバ104がHTTP要求を受信する と、同サーバは直接サブネットワーク上に接続(12 2) を構築する。一度このカットスルーが構築される と、データ流はサブネットワーク上を直接サーバからク ライアントに向かって進み、IPルータを経たパケット 転送に依る必要がなくなる。終端の容量に応じて、サー パ104とクライアント101間のカットスルーは(サ ブネットワークのプロトコル中に含まれた) IPプロト コルに基づく通信、またはサブネットワークのプロトコ ル機構のみを用いた固有モード通信で構成される。後者 の方法はWINSOCKIIなどの新たに作製されたアプ リケーションインターフェースを用いて行われる。同イ ンターフェースは抽象アプリケーションプログラミング 30 インタフェース (API) 下で多重網技術をサポートで きるものである。前者の方法はWINSOKKIなどの 従来形のAPI群のみが適用できる場合に使用される。 【0010】先に記載したように、下位のサプネットワ ークがOoS情報に基づいて動作する能力をもつ場合、 クライアントあるいはクライアントの代理動作をするプ ロキシのホストはHTTPヘッダに含まれたQoS情報 を使用することができる。クライアントまたはプロキシ 上を走るプログラムがOoS 広答情報を解釈し、クライ アントとサーパ間のカットスルーがどのQoSで管理さ れるべきかを指示する。

【0011】以下に述べるモデルは、WWWに基づくマ ルチメディアオンデマンドアプリケーションに対する本 発明の活用の仕方を示すものである。このアプリケーシ ョンを用いて、クライアントは再生用の音響および(あ るいは) 映像情報を含むファイルをWWWサーバからダ ウンロードする。

【0012】 これらのモデルでは、クライアントは標準 の IP APIを使用するものとする。各モデルにおけ る通信経路は非対称である。クライアントからサーバへ 50 ーションを用いてサーバから届いた情報内容の種類の処

の通信は標準のIPルータ経路にしたがって行われる。 サーパからクライアント(またはプロキシ)への通信は 近道経路にしたがって行われる。以下に示すクライアン ト側プロキシの場合を除いて、クライアント側には変更 の必要は全くない。

# 【0013】実施の形態2

図2に示すように、ステップS1、S2でクライアント 201はHTTP要求202をインターネット220上 のルータ204を介してプロキシ203に転送する。プ ク種類とサブネットワークアドレス (SA) を付加ヘッ ダとして付加し、修正されたHTTP要求205をHT TPサーバ206に転送する。ステップS3、S4およ び55で、この要求はルータ204、207および20 8を経由してサーバ206に到達する。要求205の記 裁例では、9089491234のSAを有したISD Nがサプネットワークの種類として指定されている。本 モデルは特にISアドレスがプロキシ自体のアドレスで ある場合を表す。サーバ206が修正されたプロキシ要 20 求205を受信すると、同サーバはISDNサブネット ワーク209上にISDN交換器210および211を 通してプロキシ203への直接接続を構築する(ステッ プS6)。ステップS7で、サーパ206は制御情報と 要求されたメディア対象を含む応答212をプロキシ要 求205に対して返送する。この応答はプロキシ203 に受信されると、ルータ204を介してクライアント2 01に転送される(ステップS8、S9)。

【0014】実施の形態3 図3のモデルでは、HTTPサーパ302とクライアン ト301間に直接接続が構築される。この直接接続は、

クライアントがHTTP要求の転送と通常のインターネ ット応答の受信を行なうクライアント用のプロキシ30 3を介さないものである。図3において、クライアント 301はHTTP要求(図示せず、但し図2の要求20 2と同一) をインターネット320のルータ304を介 してプロキシ303に転送する(ステップS1、S 2)。プロキシ303は、同プロキシが接続されるサブ ネットワークの種類 (本モデルでは I S D N)とクライ アント301のSAとを付加へッダとして付加し、修正 された要求をインターネット上のルータ305、306 を通じてHTTPサーバ302に転送する(ステップS S 4 および S 5)。サーバ3 0 2 はプロキシ要求へ の応答として、同要求を受信した(またはしない)とい うプロキシ303への肯定応答とクライアント301に 必要なヘルパーアプリケーションの種類に関する情報を ルータ305. 306を通じて返送する (ステップ 5 6)。ステップS7で、プロキシ303はこの情報をル ータ304を通じてクライアント301に返送する。同 情報に応じて、クライアント301はヘルパーアプリケ

理を開始する (ステップ S 8) 。ステップ S 9で、サーバ3 0 2 は I S D N 交換器 3 0 7、3 0 8 および3 0 9 を通じて、クライアント 3 0 1 とサーバ3 0 2 が検結された I S D N サブネット ワーク 3 1 0 上にクライアント 3 0 1 へのカットスル一接続を構築する。その後直ちにクライアント 3 0 1 は、受信準備が整ったことを I S D N サブネットワーク 3 1 0 を通じてサーバ3 0 2 に指示する (ステップ S 1 0)。この後情報はこのカットスルー I S D N 接続上をサーバ3 0 2 からクライアント 3 0 1 に流れる。

#### 【0015】実施の形態4

上述のモデルでは、サーバがクライアントに対するカットスルーを開送した。図4に示すモデルでは、クライアント(またはプロキシ)がサーバに対するカットスルーを開設する。クライアント401とプロキシ403は同一装置上に共存しているものとする。またクライアント401とサーバ402は対にWINSOCKI形式のAPIを使用するものとする。同形式のAPIは、APIがデータ転送用として別の糊を選択することができるものである。これによりクライアント401はサーバ40向通信を用いる選択されてよりでである。この通信には双方向通信を用いる選択されたサブネットワークアドレス

(SA) に対応する転送プロトコルスタックが使用され る。本モデルはWINSOCKIなどの従来型IPAP Iを用いても実行可能である。後者の場合は10Aのステ ップを必要とする。すなわち、クライアント401は特 定の経路選択表、つまり直接接続を通じたサーバへの経 路の登録を付加する必要がある。

【0016】図4において、クライアント401はプロ セス間通信によってHTTP要求をプロキシ403に転 30 送する。次にプロキシ403がクライアント401のサ ブネットワークの種類(ST)(本モデルではISD N) を付加し、修正された要求をインターネット420 上からルータ404、405および406を介してHT TPサーバ402に転送する(ステップS2、S3、S 4 および S 5)。その後直ちにサーバ402はサブネッ トワーク上から自身のサブネットワークアドレス(S N) を返送する。このサプネットワーク(本例では I S DN)は受信した前記要求中のST付加へッダ領域に対 応するものである。ステップS6、S7、S8、S9お 40 よびS10で、このSNはルータ406、405、40 4 およびプロキシ 4 0 3 を通じてインターネット上から クライアント401に返送される。この後ステップS1 S12で、クライアント側のプロキシ403がIS DN交換器408、409および410を通じて1SD Nサブネットワーク407上にサーバ402への双方向 カットスルー接続を構築する。次にステップS13で、 この直接接続を通じてクライアント401がサーバ40 2から情報を要求する。サーバ402は該双方向直接接 続を通じて応答を行なう。

【0017】 クライアント401とプロキシ403が同一 会質に共存しておらずルータ404を介して通信している時は、カットスルーはプロキシ403とサーバ402の間に形成される。この場合はプロキシ403が中間 ステム(IS)になる(特には図示せず、図4を再度参照)。プロキシ403はルータ404を介してクライアント401からHTP要求を受信する。次にプロキシ403は同プロキシのサブットワイクの開発付加へッダとして付加し、修正された要求をルータ405、

10 406を介してHTTPサーバ402に転送する。サーバ402は付加ハッダ内で、(受信したSTに対応する)同サーバのサブネットリークデドレスをプロキシ403に返送する。この後プロキシ403はサーバ402に対する双方向接続を構築し、以降ルータ404を介してクライアント401と通信する。

#### 【0018】実施の形態5

本発明はマルチメディア会議システムへの適用が可能で ある。図5に、三つのクライアント501-1~501 3がマルチメディアブリッジ(またはサーバ) 502 20 を介して共通会議をしている状態を示す。各クライアン ト501-i(i=1, 2, 3)において、クライアン ト501-iまたは関連のプロキシ(図示せず)はIS DNサプネットワーク510上のサプネットワークの種 類とアドレス(および必要に応じて会議の識別子)を付 加ヘッダを用いてWWWサーバ503に送信する(ステ ップS1-i)。この送信はインターネット520上の 適当な網ルータ(504、505、506、507およ び508など)を通じて行われる。次にインターネット を介して、サーバ503が各クライアント501-iの ISDNサプネットワーク510上のサブネットワーク アドレスをブリッジ(またはサーバ)502に送信する (ステップ S 2)。次いでステップ S 3-iで、ブリッ ジ502がISDNサプネットワーク510上に各クラ イアント501-iとの双方向直接接続を構築する。そ の後、クライアント501-1~501-3間の通信が ISDNサブネットワーク510上でブリッジ502を 介してISDN交換器511、512、513および5 14を通じて行われる。図5では三つのクライアントの 相互通信が例示されているが、クライアント数Nはいか なる数にも容易に拡張できることは明白である。

【0019】この他、特には図示しないがさらに図 5に おいて、各クライアント 501-j(j=1、2、3) (またはをプロキシ)は付加・ツダを用いて各々のサブ ネットワークアドレスをサーバ 503 に逆信することが できる。次いでサーバ 503 はブリッジ 502 のサブネ ットワークアドレス (および必要に応じて会議の識別) 子)を付加へッダを用いてクライアント 501-i(ま たはプロキシ)に逆信する。この後各クライアント 50 1-i(または各々のプロキシ)がブリッジ 502 との 努力 向接続を構築する。

【0020】三つの(より一般的にはN数の) クライア ントがマルチメディアブリッジを用いずに、ATMサブ ネットワークのような一方向ポイントツーマルチポイン ト能力を備えたサプネットワークを通じて共通会議を行 なうことを希望することがある。このモデルにおいて は、各クライアントj (j=1、2、3) (あるいは各 々のプロキシ) は付加ヘッダを用いて各々のサブネット ワークアドレスをサーバに送信する。次いでサーバは付 加ヘッダを用いて各クライアントiのサブネットワーク アドレスのリストを全送信クライアント i (i ± 1) に 10 【図3】 サーパがクライアントへの直接接続を構築し 送る。各クライアント i (i ≠ 1) において、クライア ント ( または各々のプロキシ) は各クライアント [ と の1対3の多地点接続を構築する。

【0021】上述の実施形態は本発明の原理を説明する ものである。本発明の範囲内で従来技術により他の実施 形態を考案することも可能である。

#### 【図面の簡単な説明】

【図1】 クライアントとサーバ間の情報の流れを表す 図であり、これら終端間のインターネット上での初期接 続、および続いてのHTTP要求中のサブネットワーク の種類とアドレスの受信に応じた同終端間の直接接続の 構築を示す。

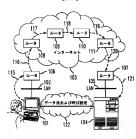
【図2】 サーバがプロキシへの直接接続を構築した場 合のクライアント、プロキシおよびサーバ間の情報の流 れを示す図である。

た場合のクライアント、プロキシおよびサーパ間の情報 の流れを示す図である。

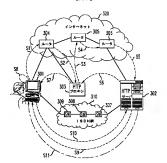
【図4】 クライアントがサーバへのカットスルーを開 設した場合の情報の流れを表す図である。

【図5】 マルチメディア会議システムにおける本発明 の活用を表す図である。

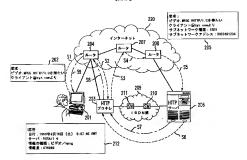


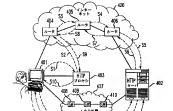


## [33]



【図2】

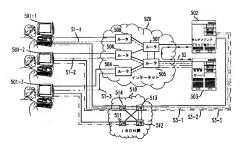




512

[図4]

# 【図5】



フロントページの続き

(72)発明者 デビッド ヒルトン シャー (72)発明者 サンディープ サイバル アメリカ合衆国 ニュージャージー州 ミ ドルタウン タウンセンド ドライブ 50

アメリカ合衆国 ニュージャージー州 マ タワン マタワン アベニュー 145

【公報種別】特許法第17条の2の規定による補正の掲載

【部門区分】第7部門第3区分

【発行日】平成17年7月7日(2005.7.7)

【公開番号】特開平10-150470

【公開日】平成10年6月2日(1998.6.2)

【出願番号】特願平9-302074

【国際特許分類第7版】

H 0 4 L 12/56

G O 6 F 13/00

[ F I ]

H 0 4 L 11/20 1 0 2 D G 0 6 F 13/00 3 5 1 A

【手続補正書】

【提出日】平成16年11月4日(2004.11.4)

【手続補正1】

【補正対象書類名】明細書

【補正対象項目名】特許請求の範囲

【補正方法】変更

【補正の内容】

【特許請求の範囲】

【請求項1】

接続管理情報の転送方法であって、

第一の終端ホストと第二の終端ホスト間で少なくともひとつの付加ヘッダ領域を伝送することを含み、該領域は前記第二の終端ホストと<u>予め決定された</u>1 ホストとのサブネットワーク上での直接接続を可能にする情報を含むものであることを特徴とする接続管理情報の転送方法。

【請求項2】

前記第二の終端ホストと<u>予め決定された</u>1 ホストとの前記サブネットワーク上での直接 接続を可能にする情報が前記<u>予め決定された</u>ホストのサブネットワーク上のアドレスを含 むことを特徴とする請求項1 の方法。

【請求項3】

前記予め決定されたホストが前記第一のホストであることを特徴とする請求項2の方法

【請求項4】

前記 $\underline{$  が決定された</u>ホストが前記第一のホストの $\underline{$  プロキシ</u>であることを特徴とする請求項2の方法。

【譜求項5】

前記第一、第二のホストのサブネットワーク上の直接接続を可能にする情報が該直接接続におけるサービス品質 (QoS)を特定する情報を含むことを特徴とする請求項2の方法。

【請求項6】

前記第一、第二のホストのサプネットワーク上の直接接続を可能にする情報がサブネットワークの種類を含むことを特徴とする請求項1の方法。

【請求項7】

前記付加ヘッダ領域がHTTPヘッダであることを特徴とする請求項1の方法。

【請求項8】

データ網に接続されたサーバからの情報転送方法であって、

制御管理情報を含む少なくともひとつの付加ヘッダ領域をデータ網上においてサーバで

(2)

受信することを含み、該制御管理情報は<u>予め決定された</u>1 ホストのサブネットワーク上の アドレスを含むものであり、

前記少なくともひとつの付加へッダ領域中の前記受信したサブネットワーク上のアドレスを用いて、前記サーバと<u>予め決定された</u>ホスト間にサブネットワーク上の直接接続を構築することを含むことを转置とする情報転送方法。

【請求項9】

前記<u>予め決定された</u>ホストがクライアントであることを特徴とする請求項8の方法。 【請求項10】

前記<u>予め決定された</u>ホストがクライアントのプロキシであることを特徴とする請求項8 の方法。

【請求項11】

前記制御管理情報が前記サブネットワークが属するネットワークの種類をも含むことを 特徴とする請求項8の方法。

【請求項12】

前記制御管理情報が前記サブネットワーク上の直接接続におけるサービス品質を特定する情報をも含むことを特徴とする請求項8の方法。

【請求項13】

前記少なくともひとつの付加ヘッダ領域がHTTPヘッダであることを特徴とする請求 項8の方法。

【請求項14】

データ網に接続されたサーバからの情報転送方法であって、

制御管理情報を含む少なくともひとつの付加へッダ領域を<u>予め決定された</u>1 ホストにおいて前記データ網上でサーバから受信することを含み、該制御管理情報は前記サーバのサブネットリーク上でのアドレスを含むものであり、

前記少なくともひとつの付加へッダ領域中の前記受信したサーバのネットワーク上のアドレスを用いて、前記<u>予め決定された</u>ホストからサーバへの直接接続を前記サブネットワーク上に構築することを特徴とする情報転送方法。

【請求項15】

前記

ポステントリークの種類を示す制御管理情報を含む少なくともひとつの付加へッダ 領域を、前記データ欄上で前記<u>予め決定された</u>ホストから前記サーバで受信する過程をも 含むことを特徴とする請求項 1 4 の方法。

【請求項16】

前記<u>予め決定された</u>ホストがクライアントであることを特徴とする請求項14の方法。 【請求項17】

前記<u>予め決定された</u>ホストがクライアントのプロキシであることを特徴とする請求項1 4の方法。

【請求項18】

データ細上で複数のホストをまとめてブリッジする方法であって、

制御管理情報を含む少なくともひとつの付加へッダ領域を前記複数のホストの各々から 前部ポータ網上の1プリッジで受信することを含み、該各ホストからの制御管理情報は前 記ホストのサブネットワーク上でのアドレスを含むものであり、

前配各ホストから受信した同ホストのサブネットワーク上のアドレスを用いて前配プリッジと複数のホストの各々との間にサブネットワーク上の直接接続を構築することを含む、ことを特徴とするブリッジ方法。

【請求項19】

データ網上で複数のホストをひとつのブリッジでまとめてブリッジする方法であって、制御管理情報を含む少なくともひとつの付加ヘッダ領域を前記複数のホストの各々にデータ網上から送信することを含み、該制御管理情報は前記ブリッジの前記サブネットワーク上のアドレスを含むものであり、

前記プリッジのサブネットワーク上のアドレスを用いて前記複数のホストの各々と前記

ブリッジとの間に前記サブネットワーク上の直接接続を構築することを含む、ことを特徴 とするブリッジ方法。